Control of the Contro

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

ASSESSMENT OF THE CONTRACT OF

11-249968

(43)Date of publication of application: 17.09.1999

(51)Int.Ci.

G06F 12/16

G06F 12/00

G11C 16/02

(21)Application number: 10-053882

Family and the first form of the contract of the contract and the contract of (71)Applicant:

SANYO ELECTRIC CO LTD

(22)Date of filing:

05.03.1998

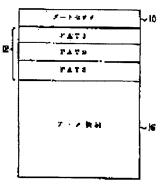
(72)Inventor:

TSURUKAME TAKAAKI The state of the s

(54) FILE RECORDING METHOD AND FILE SYSTEM

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain a recording method which extends the life of a storage medium whose frequency in write is limited.

SOLUTION: A flash memory is provided with a boot sector 10, a FAT area 12, and a data area 16, and the FAT area 12 is divided into plural FATs 1, 2, and 3, A CPU of a file system selects one of FATs 1, 2, and 3 in the system activation and writes cluster information of a file in the selected FAT when writing this file. A difference FAT is selected at each time of system activation to level the frequency in write of the FAT area 12, thus extending the life.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公房番号

特開平11-249968

(43)公開日 平成11年(1999)9月17日

(51) Int.Cl.*		識別記号	FI			
G06F	12/16	310	G06F	12/16	310A	
	12/00	542		12/00	542K	
G11C	16/02		G11C	17/00	601C	

審査請求 未請求 請求項の数12 OL (全 5 頁)

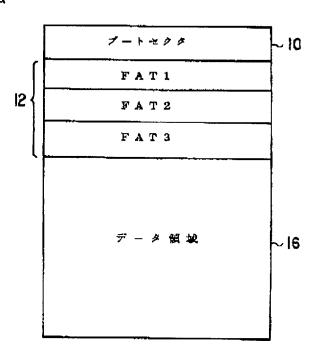
(21)出職番号	特惠平10-53882	(71) 出憲人	000001889		
(22)出順日	平成10年(1998) 3月5日	(72)発明者	三洋電機株式会社 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 輸進 崇昭		
			大阪府守口市京阪本週2丁目5番5号三洋電機株式会社内		
		(74)代理人	弁理士 吉田 研二 (外2名)		

(54) 【発明の名称】 ファイル配録方法及びファイルシステム

(57)【要約】

【課題】 書き込み回数に制限のある記録媒体の寿命を 延ばす記録方法を得る。

【解決手段】 フラッシュメモリに、プートセクタ1 0、FAT領域12、データ領域16を設け、FAT領域12をさらに複数のFAT1、2、3に分割する。ファイルシステムのCPUは、システム超動時にFAT 1、2、3の中でいずれかのFATを選択し、ファイルを書き込む際にそのクラスタ情報を選択したFATに書き込む。システム起動毎に異なるFATを選択することで、FAT領域12の書き込み回数を平準化させ、寿命を延ばす。



(2)

特開平11-249968

【特許請求の範囲】

【請求項1】 書き込み回数に制限がある記録媒体にフ アイルを配録する方法であって、

前記記録媒体内に複数のファイル割り当てテーブル領域 を形成し、

ファイル記録時には所定の規則に従って選択してなる前 記複数のファイル割り当てテーブル領域のいずれかにフ ァイル関連情報を作成し、

前祀所定の規則は、前祀複数のファイル割り当てテープ ル領域の各々の領域の使用回数を平準化するように定め 10 られていることを特徴とするファイル配録方法。

【請求項2】 前記所定の規則は、前配複数のファイル 割り当てテーブル領域のローテーションであることを特 徴とする請求項1配製のファイル配録方法。

【請求項3】 前記所定の規則は、前記複数のファイル 割り当てテーブル領域の往復であることを特徴とする請 求項1記載のファイル記録方法。

【請求項4】 前記所定の規則は、乱数であることを特 徴とする請求項1記載のファイル記録方法。

【請求項5】 前記選択は、前配配録媒体を用いるシス 20 テムの起動時に実行されることを特徴とする請求項1~ 4のいずれかに記載のファイル記録方法。

【請求項6】 書き込み回数に制限がある記録媒体にフ ァイルを記録するファイルシステムであって、

前記記録媒体内に複数のファイル割り当てテーブル領域 を作成する手段と、

ファイル記録時に所定のプログラムに従って選択してな る前記複数のファイル割り当てテーブル領域のいずれか にファイル関連情報を作成する手段と、

を有することを特徴とするファイルシステム。

【請求項7】 前記所定のプログラムは、前記複数のフ ァイル割り当てテーブル領域のローテーションプログラ ムであることを特徴とする請求項 6 記載のファイルシス

【請求項8】 前記所定のプログラムは、前記複数のフ ァイル割り当てテーブル領域の往復プログラムであるこ とを特徴とする請求項6記載のファイルシステム。

【請求項9】 前配所定のプログラムは、乱数発生プロ グラムであることを特徴とする請求項6記載のファイル システム。

【請求項10】 前記ファイル関連情報を作成する手段 は、システム起動時に前記ファイル割り当てテーブル領 域を選択することを特徴とする請求項6~9のいずれか に記載のファイルシステム。

【請求項11】 前記選択は、前記記録媒体を用いるシ ステムの終了時に実行されることを特徴とする請求項1 ~4のいずれかに配載のファイル記録方法。

【請求項12】 前記ファイル関連情報を作成する手段 は、システム終了時に前記ファイル割り当てテーブル領 に記載のファイルシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はファイル記録方法及 びファイルシステム、特にファイル割り当てテーブル (FAT) の作成に関する。

[0002]

【従来の技術】従来より、フラッシュメモリ等の書き込 み回数に制限のある記録媒体にファイルを記録する際 に、記録媒体の一部の領域に書き込みが集中して、結果 的に配録媒体を長期間使用することができなくなる問題 があった。

【0003】図3には、フラッシュメモリのセクタマッ プの一例(マイクロソフト社のMS-DOS及びWin dowsの場合)が示されている。メモリ領域は、ブー トセクタ10、FAT領域12、FATのコピー領域1 4、データ領域16に分割されている。FAT領域12 には、ファイル関連情報としてデータ領域16に書き込 まれるファイルの割り当てデータが記憶されており、こ のFATを参照することで、ファイルの位置を認識する ことができる。ファイルデータの基本単位はクラスタで あり、クラスタは1つ以上のセクタから構成される。F AT領域12には、ファイルによるクラスタの使用状況 とクラスタの連鎖状況が記録される。なお、FATのコ ピー領域14は、本体のFAT領域12が破壊されたと きのバックアップ用であり、FAT領域12のデータと 同一のデータが記録される。このFATのコピー領域1 4は省略可能な領域である。データ領域16の先頭に は、ルートディレクトリの情報を持つルートディレクト 30 リ領域が含まれる。

【0004】図4には、FAT領域12に記録されるあ るファイルのクラスタ情報が示されている。図中上部は クラスタ番号、下部は次のクラスタ番号である。クラス タ2の次のクラスタは「003」、つまりクラスタ3で あり、クラスタ3の次のクラスタは「004」、つまり クラスタ4であり、クラスタ4の次のクラスタは「00 5」、つまりクラスタ5であり、クラスタ5の次のクラ スタは「FFF」、つまり次のクラスタは存在せず最後 のクラスタであることを示している。従って、このFA Tから、このファイルはクラスタ 2→クラスタ 3→クラ スタ4→クラスタ5の順番で記録されていることが分か వ,

【0005】このように、FAT領域12にはファイル のクラスタ状況が記録されるため、ファイルを書き換え る毎にFAT領域12も書き換える必要が生じる。書き 換えはセクタ単位で行われるので、クラスタについて変 更が生じるとFAT領域12はセクタ単位の書き換えを 行うため、FAT領域12の書き換え回数は他の領域に 比べて著しく増大することになる。そして、このような 域を選択することを特徴とする請求項6~9のいずれか 50 FAT領域12の書き換え回数の顕著な増大は、記録媒 (3)

体自体の寿命を短くすることになる。

【0006】そこで、従来より、記録媒体の寿命を延ば すために、種々の方策が静じられている。

【0007】例えば、特開平6-124596号公報に は、フラッシュメモリの各セクタに書き込んだファイル に番号を付し、これを管理するテーブルや消去回数管理 テーブルを設け、既に書いたファイルの書き換え時にも 新たなデータとして別のセクタに書き込むとともに、古 いデータは消去して新たな書き込み可能領域として管理 する技術が記載されている。これによれば、ファイル管 10 理テーブル等のファイルが特定のセクタに割り当てられ ることを防ぎ、フラッシュメモリの消去箇所が一部に集 中せずに寿命を延ばすことができる。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記従 来技術では、論理セクタテーブルや物理セクタテーブ ル、消去回数管理テーブルなどのハードウェアを別途追 加する必要があり、構成が複雑化する問題がある。

【0009】また、データを審き込むべきセクタは、消 去回数の少ないセクタを選択して行っているため、各セ クタ毎に消去回数をカウントしなければならず、処理も 複雑化する問題がある。

【0010】本発明は、上記従来技術の有する課題に鑑 みなされたものであり、その目的は、徒に装置構成を複 雑化することなく、簡易に記録媒体の使用効率を上げ、 寿命を延ばすことができるファイル記録方法及びファイ ルシステムを提供することにある。

[0011]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため にファイルを記録する方法であって、前記記録媒体内に 複数のファイル割り当てテーブル領域を形成し、ファイ ル記録時には所定の規則に従って選択してなる前記複数 のファイル割り当てテーブル領域のいずれかにファイル 関連情報を作成し、前記所定の規則は、前記複数のファ イル割り当てテーブル領域の各々の領域の使用回数を平 準化するように定められていることを特徴とする。 な お、ファイル割り当てテーブル領域の作成時は、具体的 には例えば磁気記録媒体のフォーマット時である。

【0012】また、第2の発明は、第1の発明におい て、前記所定の規則は、前記複数のファイル割り当てテ ーブル領域のローテーションであることを特徴とする。 【0013】また、第3の発明は、第1の発明におい て、前記所定の規則は、前記複数のファイル割り当てテ ーブル領域の往復であることを特徴とする。

【0014】また、第4の発明は、第1の発明におい て、前記所定の規則は、乱数であることを特徴とする。 【0015】また、第5の発明は、第1~第4の発明に おいて、前記選択は、前記記録媒体を用いるシステムの 起動時に実行されることを特徴とする。

特開平11-249968

【0016】また、第6の発明は、書き込み回数に制限 がある記録媒体にファイルを記録するファイルシステム であって、前記記録媒体内に複数のファイル割り当てテ ーブル領域を作成する手段と、ファイル記録時に所定の プログラムに従って選択してなる前記複数のファイル割 り当てテーブル領域のいずれかにファイル関連情報を作 成する平段とを有することを特徴とする。なお、ファイ ル割り当てテーブル領域の作成時は、具体的には例えば 記録媒体のフォーマット時である。

【0017】また、第7の発明は、第6の発明におい て、前配所定のプログラムは、前記複数のファイル割り 当てテーブル領域のローテーションプログラムであるこ とを特徴とする。

【0018】また、第8の発明は、第6の発明におい て、前記所定のプログラムは、前記複数のファイル割り 当てテーブル領域の往復プログラムであることを特徴と

【0019】また、第9の発明は、第6の発明におい て、前記所定のプログラムは、乱数発生プログラムであ ることを特徴とする。

【0020】また、第10の発明は、第6~第9の発明 において、前記ファイル関連情報を作成する手段は、シ ステム起動時に前記ファイル割り当てテーブル領域を選 択することを特徴とする。

【0021】また、第11の発明は、第1~第4の発明 において、前記選択は、前記記録媒体を用いるシステム の終了時に実行されることを特徴とする。

【0022】また、第12の発明は、第6~第9の発明 において、前記ファイル関連情報を作成する手段は、シ に、第1の発明は、書き込み回数に制限がある記録媒体 30 ステム終了時に前記ファイル割り当てテーブル領域を選 択することを特徴とする。

[0023]

【発明の実施形態】以下、図面に基づき本発明の実施形 態について、記録媒体としてフラッシュメモリを例にと り説明する。

【0024】フラッシュメモリの書き込み回数(寿命) は約10 国に設定されており、奮き換えがフラッシュ メモリの一郎の領域に集中してしまうと、その領域だけ がこの10"回という寿命に達してしまい、使用不能と 40 なる。本実施形態では、フラッシュメモリの一部の領 域、具体的にはFAT領域に書き換えが集中することを 簡易に防ぎ、フラッシュメモリを効率的に使用する方法 について説明する。

【0025】図1には、本実施形態におけるフラッシュ メモリのセクタ構造が示されている。従来と同様に、ブ ートセクタ10、FAT領域(ファイル割り当てテーブ ル領域) 12、データ領域(先頭にルートディレクトリ の情報を持つルートディレクトリ領域も含む) 16が設 けられているが、従来との相違は、FAT領域12がさ 50 らに複数のFAT領域に分割されている点である。具体

(4)

特勝平11-249968

的には、FAT領域12がさらにFAT1、FAT2、 FAT3の3領域に分割されている点である。FAT 1、2、3はそれぞれ同一容量を有しており、それぞれ クラスタの使用状況とクラスタの連鎖状況を記録する。 FAT1、2、3は同時に使用されることはなく、いず れか一つが選択されてファイル記録時にそのクラスタ情 報が記録される。選択は所定の規則に従ってファイルシ ステムのCPUがシステム起動時に行い、具体的にはF AT1、2、3それぞれの書き込み回数が平準化するよ うに選択する。

【0026】また、フラッシュメモリを用いてファイル を記録するファイルシステム側の構成は、フラッシュメ モリとのデータ送受を行うインターフェース、システム CPU及びメモリを有しており、システムCPUがフラ ッシュメモリのセクタを図1に示すような複数の領域に フォーマットするとともに、プログラムに従ってFAT 領域を選択し、データ領域16にファイルデータを書き 込んでFAT領域12にクラスタ情報を記録する。本実 施形態では、システムCPUが記録媒体であるフラッシ ュメモリ内に複数のFAT領域を作成する手段として機 20 能するとともに、ファイル記録時に複数のFAT領域の いずれかを所定のプログラムに従って選択してファイル 関連情報を作成する手段として機能する。

【0027】図2には、システムCPUがクラスタ情報 (ファイル関連情報)を記録するFAT領域を選択する 規則(プログラムのアルゴリズム)の一例が示されてい る。図2(A)は、あるシステム起動時に選択されるF AT領域が示されており、FAT1が選択されてクラス 夕情報が記録される。ファイルの書き換え要求がなされ た場合には、このFAT1内のクラスタ情報を更新す る。システム終了時には、システムCPUはFAT1に 最後に使用した時間情報を記録しておく。この時間情報 は、次回のシステム起動時にFAT領域を選択する際の 基準として用いられるものである。

【0028】図2(B)は次のシステム起動時に選択さ れるFAT領域が示されており、FAT2が選択され る。すなわち、システムCPUは、システム起動時にま **ずFAT領域内に記録されている時間情報を読み出し、** この時間情報に基づいて前回の起動時に使用したFAT 択していると判定すると、今回はFAT1の次のFAT であるFAT2を選択し、クラスタ情報を配録する。フ ァイルの書き換え要求がなされた場合には、このFAT 2内のクラスタ情報が更新され、FAT1への書き込み や更新は行わない。システム終了時には、再び最後に使 用した時間情報をFAT2に記録しておく。

【0029】図2(C)は、さらに次のシステム起動時 に選択されるFAT領域が示されており、FAT3が遺 択される。すなわち、システムCPUは、システム起動

し、この時間情報に基づいて前回の起動時に使用したF AT領域を特定する。本実施形態の場合、FAT1に記 録された時間情報よりもFAT2に記録された時間情報 の方が後であるので、前回の起動時にFAT2を選択し ていると特定できる。すると、システムCPUは、今回 はFAT2の次のFATであるFAT3を選択し、クラ スタ情報を記録する。ファイルの書き換え要求がなされ た場合には、このFAT3内のクラスタ情報が更新さ れ、FAT1やFAT2への書き込みや更新は行わな 10 い。システム終了時には、再び最後に使用した時間情報 をFAT3に記録しておく。

【0030】このように、システム起動毎に使用するF AT領域を順次変化させることで、いずれかの領域に書 き込みが集中することを簡易に防止できる。

【0031】なお、(C)の状態でシステムを終了し、 さらにシステムを起動した場合には、再び(A)のよう にFAT1にクラスタ情報を記録すればよい。すなわ ち、

 $FAT1 \rightarrow FAT2 \rightarrow FAT3 \rightarrow FAT1 \rightarrow FAT2 \rightarrow$ FAT3

のように、使用するFAT領域をローテーション(巡 回)させることで、書き込み回数の平準化を図ることが できる。

【0032】本実施形態では、予めFAT領域を複数の 領域に分割し、これら複数のFAT領域を所定の規則 (すなわちプログラムのアルゴリズム) に従って選択し ていくので、特別なハードウェア構成は必要でなく、ソ フト的に処理することができる。

【0033】なお、本実施形態では、システム起動時に 30 FAT1、2、3のいずれかを選択しているが、これは 処理の容易化を考慮したものであり、システム終了時に 次回の起動時のFATを予め選択しておくことも可能で ある。この場合、例えば次回の起動時に選択すべきFA T領域に特定のフラグ情報を記録しておくことが考えら れる。

【0034】さらに、本実施形態では、複数のFAT領 域をローテーションさせているが、他の規則(アルゴリ ズム)に基づいて書き込み回数を平準化させることもで 例えば、FAT1からFAT2、FAT2から 領域を特定する。そして、前回の起動時にFAT1を選 40 FAT3と選択した後、FAT3から再びFAT2を選 択し、さらにFAT2からFAT1と往復させることも 可能である。すなわち、

> $FAT 1 \rightarrow FAT 2 \rightarrow FAT 3 \rightarrow FAT 2 \rightarrow FAT 1$ である。この場合も、システム終了時に時間情報をFA T領域に記録しておき、次回の起動時にこの時間情報を 読み出してFAT領域を選択すればよい。

【0035】また、ローテーションや往復ではなく、シ ステムCPUがシステム起動時に乱数を発生させ、この 乱数に基づいて使用するFAT領域を選択することも可 時にまずFAT領域に記録されている時間情報を読み出 50 能である。すなわち、システム起動毎に発生させた乱数 (5)

特開平11-249968 Я

が、1、3、1、2、2、・・・である場合には、 $FAT1 \rightarrow FAT3 \rightarrow FAT1 \rightarrow FAT2 \rightarrow FAT2$ 等である。なお、このような乱数を用いてFAT領域を 選択する利点の一つは、上述したローテーションや往復 と異なり、最後に使用した時間情報をFAT領域に記録 する必要がないことである。乱数により選択する以上、 前回の起動時にどのFAT領域を選択したかを知る必要 がないからである。

【0036】もちろん、これ以外の規則を採用すること たFAT領域以外の領域を選択する必要もない。すなわ ち、システム起動毎に例えば

 $FAT1 \rightarrow FAT1 \rightarrow FAT2 \rightarrow FAT2 \rightarrow FAT3 \rightarrow$ FAT3

等も可能である。

【0037】このように、当業者であれば、ローテーシ ョン、往復、乱数以外の規則を見いだすことが可能であ ろう。規則(アルゴリズム)の本質は、複数のFAT領 域のいずれかに書き込みが集中しないように平準化させ ることであり、この思想に基づくいかなる変形例も本願 20 の技術思想に包含される。

【0038】なお、前記MS-DOS及びWindow s(マイクロソフト社)の場合には、図1におけるブー トセクタ10にFAT領域の位置(セクタ単位)とFA T領域の大きさ(セクタ単位)が記録されており、シス テム初期化時にはこのブートセクタ10の情報を読み出 してからFAT領域にアクセスしている。FAT領域の 位置及び大きさについては特に制限はないので、本願発 明のように複数のFAT領域を設けることは当然可能で× * あるが、上述した実施形態のようにいずれかのFAT領 城をシステム起動毎に選択した場合、FAT領域を変え る毎にブートセクタ10の内容を更新しなければならな い。すなわち、ブートセクタ10はシステム起動毎に更 新されることになるが、FAT領域がファイルの書き込 みの度に更新される回数に比べるとはるかに少なく、し たがってこの場合もフラッシュメモリの寿命を増大させ ることができる。

【0039】また、本実施形態では書き込み回数に制限 も可能であり、また、システム起動時に常に前回選択し 10 のある記録媒体としてフラッシュメモリを例にとり説明 したが、本発明はフラッシュメモリに限定されるもので はなく、任意の記録媒体に適用できるものである。

[0040]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 特別なハードウェアを追加することなく、特定のファイ ル割り当てテーブル(FAT)領域に書き込みが集中す ることを防止し、簡易に記録媒体の使用効率を上げて寿 命を延ばすことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の実施形態のフラッシュメモリのセク 夕構成図である。

【図2】 実施形態のFAT領域の選択説明図である。

【図3】 従来のフラッシュメモリのセクタ説明図であ る。

【図4】 FATの構成説明図である。

【符号の説明】

10 ブートセクタ、12 FAT領域、14 FAT のコピー領域、16データ領域。

